

Title	Aussagenkalkül に於ケル ”命題”ノ定義ニ就イテ, ( I )
Author(s)	伊藤, 誠
Citation	全国紙上数学談話会. 58 p.27-p.35
Issue Date	1935-09-20
oaire:version	VoR
URL	<a href="https://doi.org/10.18910/74128">https://doi.org/10.18910/74128</a>
rights	
Note	

*Osaka University Knowledge Archive : OUKA*

<https://ir.library.osaka-u.ac.jp/>

Osaka University

## 206. Aussagenkalkül = 於ケル "命題" / 定義 = 就イテ. (I)

伊 藤 誠 (御影師範)

□ Warschau, Łukasiewicz - 派ノ流儀 = 從ツテ、 $p_1, p_2, p_3, \dots$  ヲ以ツテ *Elementare Aussagenvariablen* ヲ表ハシ、 $N, C$  ヲ夫々 *Negation* 及ビ *Folgen* ヲ意味スル *ein- und zweistellig + Logische Operatoren* トスル。今 "n 次ノ命題"  $A^{(n)}$  = 對シテ次ノ如キ帰納的ニ定義ヲ與ヘル。

[定義] 1)  $A^{(0)} = p_i \quad (i=1, 2, 3, \dots)$

2)  $A^{(n+1)} = NA^{(n)} \text{ 又ハ } CA^{(i)}A^{(j)} \quad (i+j=n)$

此ノ定義 = ヨツテ、"命題" 並ビ = 其ノ "次數" ト云フ概念ガ同時 = 規定サレル。ソシテ直グ余ルヤウ = "n 次ノ命題ノ次數ハ其ノ中 = 含マレテキル N 及ビ C ノ數 = 等シイ" 事 = ナル。

斯様 = *Aussagenkalkül* = 於ケル n 次ノ命題 = 其ノ次數ヲ賦與シテ考ヘルコトハ色々ナ点ヲ便利ナヤウ = 思ハレル。

今ソノ一例トシテ Wien ノ K. Menger ガ

"Eine elementare Bemerkung über die Struktur logischer Formeln" (Ergebnisse eines mathematischen Kolloquiums,

1932) / 中 = 於イテ述べタ下記ノ定理ヲ証明シ  
テ見ヨウ。

[K. Mengerノ定理].  $N, C, p_1, p_2, \dots$ ノ  
有限個ヲナル順列  $P$  ガーツノ命題ヲ表ハスタメノ必要充分  
條件ハ次ノミツデアル。

(I)  $P$  内ノ  $C$  ノ数ハ  $p_1, p_2, \dots$  ノ数ヨリレーツナイ。

(II)  $P$  ノ任意ノ "echter Anfangsschnitt"  
内ノ  $C$  ノ数ハ  $p_1, p_2, \dots$  ノ数ニ等シイカ、又ハ  
ソレヨリ大デアル。

(III)  $P$  ノ最後ノ文ニハ  $N$  デハナイ。

Mengerノ上記ノ論文デハ、タゞ  $N, C, p_1, p_2, \dots$   
等ノ Buchstaben ノ数ニツイテ Induktionヲ行  
ヘバヨイ、ト云フダケデ詳シイ証明ヲ缺ヘテキナイ。且ツ  
"命題"モハッキリ定義シテナイノデ、少シ定理ノ意味が明  
瞭ヲ缺ク恐レガアル。

以下述ベル証明ニ於テハ "命題"ハ先ニ掲ゲタ定義ニヨ  
ツテ規定サレタモノト解スル。

[証明] (a) 必要條件デアルコトノ証明。

$\alpha$ ) 0 次ノ命題  $A_0$ ニ就テハ明ラカ。

$\beta$ )  $n$  次マデノ命題  $A^{(i)}$  ( $i = 0, 1, 2, \dots, n$ )ニ就テ  
先ノ三ツノ條件が満足セラレタトスル。然ルトキハ任  
意ノ一ツノ  $A^{(n+1)}$ ヲ取ツテ考ヘルト、ソノ定義ニヨ  
ツテ

$$(i) \quad A^{(n+1)} = NA^{(n)} \quad \text{カ又ハ}$$

$$(ii) \quad A^{(n+1)} = CA^{(i)}A^{(j)} \quad (i+j=n)$$

ノ何レカデアアル。(i)ノ場合ニハ  $A^{(n)}$ ニ就イテノ先ノ假定カ  
テ  $A^{(n+1)}$ モ亦 (I), (II), (III)ノ條件ヲ満足スル。

(ii)ノ場合ニハ  $A^{(i)}, A^{(j)}$ 中ノCノ数が夫々  $p_1, p_2, \dots$   
ノ数ヨリ一ツ少ナイト云フコトカラ  $CA^{(i)}A^{(j)}$ 中ノCノ数ハ  
矢張り  $p_1, p_2, \dots$ ノ数ヨリ一ツダケ少ナイトトナリ、  
條件(I)が満足セラレル。IIトIIIノ成立ツコトモ同様ニ  
言ハレル。

コレデ必要條件デアアルコトハ分ツタ。次ニ

[証明] (b) 充分條件デアアルコトノ証明。

今  $N, C, p_1, p_2, \dots$ ノ  $m$ 個カラ成ル (重複ヲ許シテ)  
一ツノ順列  $P_m$ ヲ考ヘル。

証明スルコトハ “ $P_m$ が (I), (II), (III)ノ條件ヲ満足ス  
レバ、夫レハ先ニ掲ゲタ定義ニヨル一ツノ命題トナル。”ト  
云フコトデアアル。以下  $m$ ニ就イテ *Induktion*ヲ  
行フ。

α)  $m=1$ ノトキハ (I), (II), (III)ノ條件ヨリ  $P_1 = p_i$   
( $i=1, 2, \dots$ ノ何レカ)デアアルコトヲ要スル。ヨツ  
テ  $P_1$ ハ定義ニヨリ0次ノ命題トナル。

β)  $i=1, 2, \dots, m$ マデノ  $P_i$ ニ就イテハ既ニ上ノコ  
トが成立ツモノト假定スル。扱テ  $P_{m+1}$ ハ六ノ何レカ  
ノ形ヲ取ル。

$$(i) \quad P_{m+1} = p_i P_m$$

$$(ii) \quad P_{m+1} = N P_m$$

$$(iii) \quad P_{m+1} = C P_m$$

(i) の場合 = ハ  $P_{m+1}$  ハ條件 (II) ヲ満足シナイカラ考ヘル必要ハナイ。

(ii) の場合 = ハ  $P_{m+1}$  が條件 (I), (II), (III) ヲ満足スルコトカラ  $P_m$  が矢張り之レ等ノ條件ヲ満足シ、從ツテ假定ニヨリ或次数  $n$  ( $m$  ヨリ小) ノ命題ヲ表ハス。即チ

$$P_m = A^{(n)} \quad (n < m)$$

$$\text{依ツテ} \quad P_{m+1} = N A^{(n)} = A^{(n+1)}$$

トナリ  $P_{m+1}$  ハ  $(n+1)$  次ノ命題トナル。

(iii) の場合 = ハ  $P_m$  ノ最初カラ入番目ノ文字マデノ *Anfangsschnitt*  $P_m$  中ニ於ケル  $p_i$  ノ数ト  $C$  ノ数トノ差ヲ  $\delta$  入デ表ハセバ、 $P_{m+1}$  が條件 (I), (II), (III) ヲ満足スル結果次ノ關係ヲ得ル。

$$\begin{cases} \delta_\lambda \leq 1 & (\lambda = 1, 2, \dots, m-1) \\ \delta_m = 2 \end{cases}$$

コレヨリ直チニ  $\delta_{m-1} = 1$  デアルコトが知レル。

今  $\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_{m-1}$  ノ中最初 = 1 トナルモノヲ

$\delta_k$  トスレバ

$$\begin{cases} \delta_\lambda \leq 0, & \lambda = 1, 2, \dots, k-1 \\ \delta_k = 1 \end{cases}$$

トナリ、 $P_{m-k}$  ノ最後ノ文字ハ皆然  $N$  又ハ  $C$  トハナリ得ズ、

從ツテ  $P_{mk}$  ハ條件 (I), (II), (III) ヲ何レモ満足シ、一ツノ  
命題ヲ表ハスコトナル。即チ

$$P_{mk} = A^{(i)} \quad (i < k)$$

$P_m$  ヨリ  $P_{mk}$  ヲ取り去ツタ残り  $P'_{mk}$  ヲ考ヘルト

$$P_{m+1} = C P_{mk} P'_{mk},$$

而シテ  $P_{m+1}$  並ニ  $P_{mk}$  が共ニ條件 (I), (II), (III) ヲ満足  
スルコトヨリ 容易ニ  $P'_{mk}$  モ亦知ルコトが分ル。

$$\text{從ツテ} \quad P'_{mk} = A^{(j)} \quad (j < m - k),$$

$$\text{依ツテ} \quad P_{m+1} = C A^{(i)} A^{(j)} = A^{(i+j+1)}$$

トナリ、 $P_{m+1}$  が亦  $(i+j+1)$  次ノ命題トナル。

以上ニヨツテ充分條件デアル証明が済ンダ。

上ノ証明ヲ通ツテ眺メテミルト條件 (III) ハ (I), (II) ヨ  
リ當然帰結サレルモノデアルカラ殊更等ゲルニ及バナイコ  
トが分ル。從ツテ Menger ノ條件ハ (I), (II) ナ充分  
デアイル。

[2] 次ニ有限個ノ *Elementare Aussagen-*  
*variablen* ( $p_1, p_2, \dots, p_{a_0}$ ) ヨリ形成サレル  
 $n$  次ノ命題ノ数ヲ求メテミル。

$n$  次ノ命題ノ集合ヲ  $\mathcal{O}^{(n)}$  デ表ハシ、ソノ数ヲ  $Q_n$  トス  
ル。然ルトキハ

$$\begin{cases} \mathcal{O}^{(0)} = \{p_1, p_2, \dots, p_{a_0}\} \\ \mathcal{O}^{(n+1)} = N\mathcal{O}^{(n)} + \sum_{i+j=n} C \mathcal{O}^{(i)} \mathcal{O}^{(j)} \end{cases} \quad \text{----- (1)}$$

但シ  $\alpha = NO^{(n)}$  ハ  $NA^{(n)}$  ナル形ノ命題ノ集合,  $CO^{(i)}\alpha^{(j)}$  ハ  $CA^{(i)}A^{(j)}$  ナル形ノ命題ノ集合ヲ表ハスモノトスル。而シテ之等ノ集合中ノ命題ハ互ニソノ形ガ異ナツテキル。例ヘバ若シ

$$CA^{(i)}A^{(j)} = CA^{(i')}A^{(j')} \quad \left( \begin{array}{l} i+j = i'+j' = n, \\ i=i', j=j' + \text{ルコトモ許ス} \end{array} \right)$$

トスレバ  $A^{(i)}A^{(j)} = A^{(i')}A^{(j')}$

従ツテ  $\square$  = 述ベタ *Menger* ノ定理 = ヨツテ

$$A^{(i)} = A^{(i')}$$

デナケレバナラナイ。何故ナラバ假リ =  $A^{(i)}$  ガ  $A^{(i')}$  ノ

*echte Anfangsschnitt* デアルトスレバ條件(II) =

ヨリ  $A_i$  中ノ  $C$  ノ数ハ  $p_i$  ノ数ヨリウナクハナイ。然ルニ  $A_i$

ハーツノ命題デアルカラ條件(I) = ヨリ、ソノ中ノ  $C$  ノ数ハ

$p_i$  ノ数ヨリウツダケウクナケレバナラナイ。之レハ矛盾ス

ル。

依ツテ  $A^{(i)} = A^{(i')}, A^{(j)} = A^{(j')}$  トナル。

コノコトヲ考ヘ入レルト上ノ  $\alpha_{n+1}$  ヲ表ハス式ヨリ直ク =

$$a_{n+1} = a_n + \sum_{i+j=n} a_i a_j \text{ ----- (2)}$$

ナル關係ヲ得ル。

今

$$\sigma_n = \sum_{i+j=n} a_i a_j$$

トオケル  $a_{n+1} = a_n + \sigma_n \dots\dots\dots (2)'$

コレヨリ  $a_{n+1} = a_0 + \sum_{n=0}^n \sigma_n \dots\dots\dots (3)$

コノ式 = ヨツテ例へル

$$a_0 = 2$$

ノ場合 = 就イテ實際計算シテミルト

$$a_1 = 6$$

$$a_2 = 30$$

$$a_3 = 186$$

等トナル。

[3] [1], [2] = 於イテハ  $C, N$  ナルニツノ *Logische Operatoren* カラ構成セラレル命題 = 就イテ述べタガ,  
 只ツノ *Operator C* ノミヲ許ス場合 (例へル *Hilbert* ノ所謂 "*Positive Logik*" = 於ケルガ如キ,  
 又ハ *Scheffer* , "*Unverträglich*" *Operator* ヲ用ヒテ色々ノ *Assage* ヲ構成スルヌウナ場合) モ全  
 ク同様ニ論ゼラレル。此ノトキハ  $n$  次ノ命題  $A_n$  ノ定義ハ次  
 ノ如クナル。

[定義] 1)  $A^{(0)} = p_i \quad (i=1, 2, 3, \dots\dots)$

2)  $A^{(n+1)} = CA^{(i)}A^{(j)} \quad (i+j=n)$

又 *Menger* ノ定理ハ其ノ處成立スルコトガナル。

( $n+1$ ) 次ノ命題ノ数  $a_{n+1}$  ハコノ場合次ノ如クナル。

$$a_{n+1} = \sum_{i+j=n} a_i a_j = \sigma_n$$



例へば  $a_0 = 2$

トスルト  $a_1 = 4$

$a_2 = 16$

$a_3 = 80$

等トナル。實際 Scheffer, Operator 7 基礎トシテ作り得ル 2 次ノ命題ハ次ノ 16 個デアル。

- (1)  $p_1 | p_1 | p_1 \sim \bar{p}_1 \vee p_1$   
(2)  $p_1 | p_1 | p_2 \sim (p_1 \rightarrow p_2)$   
(3)  $p_1 | p_2 | p_1 \sim (p_1 \rightarrow p_2)$   
(4)  $p_1 | p_2 | p_2 \sim (p_1 \rightarrow p_2)$   
(5)  $p_2 | p_1 | p_1 \sim (p_2 \rightarrow p_1)$   
(6)  $p_2 | p_1 | p_2 \sim (p_2 \rightarrow p_1)$   
(7)  $p_2 | p_2 | p_1 \sim (p_2 \rightarrow p_1)$   
(8)  $p_2 | p_2 | p_2 \sim \bar{p}_2 \vee p_2$   
(9)  $p_1 | p_1 | p_1 \sim p_1 \vee \bar{p}_1$   
(10)  $p_1 | p_1 | p_2 \sim (p_2 \rightarrow p_1)$   
(11)  $p_1 | p_2 | p_1 \sim (p_1 \rightarrow p_2)$   
(12)  $p_1 | p_2 | p_2 \sim (p_2 \rightarrow p_1)$   
(13)  $p_2 | p_1 | p_1 \sim (p_1 \rightarrow p_2)$   
(14)  $p_2 | p_1 | p_2 \sim (p_2 \rightarrow p_1)$   
(15)  $p_2 | p_2 | p_1 \sim (p_1 \rightarrow p_2)$   
(16)  $p_2 | p_2 | p_2 \sim p_2 \vee \bar{p}_2$

～ノ右ニ並記シタ式ハ zweiwertiger Aussagen

kalkül = 於ケル äquivalent + Aussage

デアツテ、之等 = ヲツテ見ルト

(1) ~ (8) ~ (9) ~ (16), (2) ~ (3) ~ (4) ~ (11) ~ (13) ~ (15),  
(5) ~ (6) ~ (7) ~ (10) ~ (12) ~ (14)

トナリ、只三ツノ Aussagefunktion ヲ與ヘルノ  
ミデアルコトが知ラレル。

又  $\alpha^{(0)}$ ,  $\alpha^{(1)}$  ハ夫々

$$\alpha^{(0)} = \{p_1, p_2\},$$

$$\alpha^{(1)} = \left\{ \begin{array}{l} p_1 | p_1 \sim \bar{p}_1 \vee p_1, p_1 | p_2 \sim \bar{p}_1 \vee \bar{p}_2, \\ p_2 | p_1 \sim \bar{p}_1 \vee \bar{p}_2, p_2 | p_2 \sim p_2 \vee \bar{p}_2 \end{array} \right\}$$

デアルカラ、結局  $p_1, p_2$  ノ二個、Elementare Aussagevariablen カラ構成サレル異ナツタ Aussagefunktion ノ数ハ zweiwertiger A.K. ノ場合 = ハ只次ノ6個ノミデアル。

$$p_1 \vee \bar{p}_1, p_1, p_2, \bar{p}_1 \vee p_2, p_1 \vee \bar{p}_2, \bar{p}_1 \vee \bar{p}_2.$$

然ル=實際ハ  $p_1, p_2$  ノ Argument トスル Aussagefunktion ハ  $2^2 = 16$  個存在スルカラ、上記以外10個ノ A.-funktion ハ3個又ハソレ以上ノ Scheffer Operator ヲ用ヒナケレバ定義シ得ナイコトが分ル。

—(1935, 9, 12)—